

DELIVERY OF ELECTRONIC CONTENT OVER NETWORK USING HYBRID OPTICAL DISK FOR AUTHENTICATION

Publication number: JP2003115163 (A)

Publication date: 2003-04-18

Inventor(s): INCHALIK MICHAEL A; MUELLER WILLIAM J +

Applicant(s): EASTMAN KODAK CO +

Classification:

- **international:** G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00; G06F21/24;
G06Q50/00; G11B7/007; G11B7/30; G11B20/00;
G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85;
H04N7/167; G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00;
G06Q50/00; G11B7/00; G11B7/007; G11B20/00;
G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/84;
H04N7/167; (IPC1-7): G11B20/10; G06F12/14; G06F17/60;
G11B7/007; G11B7/30; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85;
H04N7/167

- **European:** G11B20/00P; G06F21/00N5A2D; G06F21/00N7D;
H04L9/08; H04L9/32

Application number: JP20020169245 20020610

Priority number(s): US20010878446 20010611

Also published as:

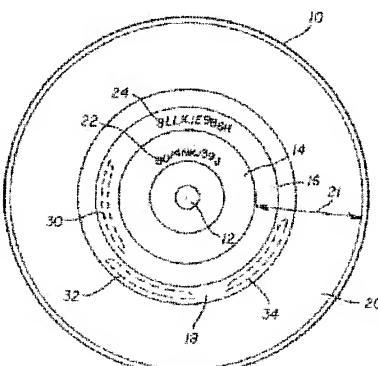
EP1267244 (A2)

US2003002671 (A1)

CN1391375 (A)

Abstract of JP 2003115163 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a legal user content which can be downloaded from a network such as the Internet and can also be used by a legal user at a plurality of places. **SOLUTION:** A method of transferring information from a database to a location that uses an authorizing hybrid disc, comprises the steps of: providing an authorizing hybrid optical disc having a ROM portion and a RAM portion; providing a ROM portion including a preformed identification signature; providing a RAM portion including user-specific encrypted information for providing a user-personalized secure signature in combination with the ROM preformed identification signature; a content supplier encrypting information for each user using the user-personalized secure signature and downloading selected encrypted information to a particular user's memory location; and using the user-personalized secure signature to decode the downloaded selected encrypted information.



(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号
特許出願2003-115163
(P2003-115163A)

(43)公開日 平成15年4月18日(2003.4.18)

(51)Int.Cl.⁷ G 1 1 B 20/10 繰り記号 G 1 1 B 20/10 H テ-マ-ト-レ-イ- (参考)

G 0 6 F 12/14 3 0 1 3 0 1 A 5 C 0 1 7
17/60 3 2 0 3 2 0 E 5 C 0 5 2
1 4 2 1 4 2 1 4 2 5 D 0 4 1
未請求 未請求 未請求 未請求の数: 3 ○ L (全 22 頁) 繰り記号に統く

(21)出願番号 特願2002-169245(F2002-169245)

(22)出願日 平成14年6月10日(2002.6.10)

(31)優先権主張番号 8 7 8 4 4 6

(32)優先日 平成13年6月11日(2001.6.11)

(33)優先権主張国 米国 (U.S.)

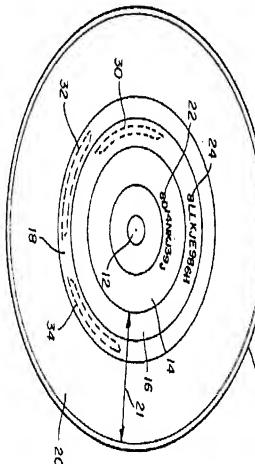
(71)代理人 100070150
弁理士 伊東 勝彦 (第3名)

(72)発明者 アメリカ合衆国 ニューヨーク 14580, ロ
チャーチル・アラン・スティートチャーリック
ピットフォード カッパバウツ 30

(54)【発明の名称】 認証のためのハイブリッド光ディスクを使用する、ネットワークを介した電子的コンテンツの配
送

(55)【要約】 本発明は、インターネットのようなネットワ
ークからダウンロードでき且つ合法なユースにより複数
の場所で使用されることができる、合法なユースにコンテン
ツを供給することを目的とする。

【解決手段】 認証するハイブリッドディスクを使用す
る位置へ、データベースから情報を転送する方法であつ
て、ROM部分とRAM部分を有する認証するハイブ
リッド光ディスクを供給し、RAMの予め形成された暗証
番号と組合せてユースの個人化安全署名を供給する工
程に特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給
し、コンテンツ供給者がユースに個人化された安全署名
を使用して各ユースに対し情報を暗号化し且つ選択さ
れた暗号化された情報をユースのメモリ位置へダ
ウンロードし、ダウンロードされた選択された暗号化さ
れた情報を復号するためにユースに個人化された安全署
名を使用する方法。



記載頁に統く

【特許請求の範囲】

請求項1】 そのような転送された情報の使用を許す

認証するハイブリッドディスクを用意する位置へ、且つ

又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者が

から、情報を転送する方法であって、その情報は、プログ

ラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル

ル（例えば、リスト、ソフトウェア、ドキュ

メント、フレゼンテーショングラフィックス、販売情

報）又は、それらの組合せを含み、認証するハ

イブリッド光ディスクを供給するステップと、且つ、著作

権侵害者がコピーすることが困難なように配慮される、

そのため形成された確認署名を含むROM部分を供給するス

テップと、

（c）特定のユーザに対して光ディスクを唯一にし、且

つ、ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハ

イブリッド光ディスクを供給するステップと、且つ、著作

権侵害者がコピーすることが困難なように配慮される、

そのため形成された確認署名を含むROM部分を供給するス

テップと、

（d）ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハ

イブリッド光ディスクを供給するステップと、且つ、著作

権侵害者がコピーすることが困難なように配慮される、

そのため形成された確認署名を含むROM部分を供給するス

テップと、

された情報を含むRAM部分を供給するステップと、

（d）コンテンツ供給者に、認証するユーザに個人化さ

れた安全署名を供給し、且つ、ダウンロードされること

が望ましい情報を含むことを、ユーザが、ネットワークを介してコンテンツ供給者と通信するステップと、

（e）コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全

署名を使用して、暗号化し且つ、選択された暗号化され

た情報をユーザのメモリ位置へダウンロードするステッ

プと、

（f）使用後に符号化された暗号化された情報をのみがユ

ーザのメモリ位置内に残るように、ユーザが、そのような

情報をアクセスしないときには毎回、ユーザが、情報を

復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用

するステップと、を有する方法。

【請求項2】 ハイブリッド光ディスクのROM部分

（b）ダウンロードされるコンテンツに対するユーザのモ

リ位置である、請求項1に記載の方法。

【請求項3】 そのような転送された情報の使用を許す

認証するハイブリッドディスクを使用する位置へ、1つ

又は、情報の認証された転送を持つ方法であって、その情

報は、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、

データファイル（例えば、リスト、ソフトウェア、ドキュ

メント、販売権利）又は、それらの組合せを含み、認証するハ

イブリッド光ディスクを供給するステップと、認証するハ

イブリッド光ディスクのROM部分に刻印され、且つ、著作

権侵害者がコピーするこの部分が困難なように配慮され

て、スカラの情報を転送しつつも複数のための認

証を許す、特定のユーザに唯一に形成された確認署

名を含むROM部分を供給するステップと、且

つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユー

サの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化

垂らしている。しかしながら、受信者が、鍵を暗号化されたファイルと共にすることを望む場合には、これらの機構は回避され得る。

〔0007〕これらの方法に關連する種々の問題がある。一つは、それらの多くは、ハック(hack)、として、知られているものに關連しており、これは1人のユーパーが、アブリケーション又はデータの構造又は使用する方法を決定する、その又はアブリケーション又はデータにアクセスする方法をためることはその人にとって非常に簡単なことであることを意味する。幾つかの方法は、この問題を特徴付けるハードウェアの組合せに依存する情報を使つてすることにより、避けれる。このアプローチは、移動性の問題を発生する。合法なユーパーは異なる位置で製品を使用することができないの又は、ユーパーは、正しい使用を用いることが不可能である(例へば、リサイクル、販出し)。ユーパーが、彼らのハードウェア構成を、アップグレードのように、変更する場合には、アップグレードは開始に失敗し、又は、データは読み出せない。

【発明が解決しようとする課題】従つて、本発明の目的は、容易く、インターネットのようなネットワークから

ターンドアで、そして、合法なユーザにより複数の端末で使用されることができる、合法なユーザにコンテンツを供給することである。
「0009」にて、本説明は、コンテンツが、不法なユーザによる複数の情報の使用とアクセスに対して保護されることも目的とする。

ず、コンテンツは簡単に、インターネットのように、ネットワーク端機を介して生成されることが多い。もとより、移動端機、スマートフォンが発行中に持つものと、モバイル端機の場合は、ユースはコンテンツを（例えは、コンピュータのハードドライブ）にコピーでき、そして、ディスクを持っていく。そして、CD-ROMドライブ、ディスクドライブ、コンピュータ上でも、光ディスクドライブを備えるなどのスライターを有するならば、ユースは、ユースの認証するデータを、データをダブルクリックすることで、データをダブルクリックすることができる。ディスクにコンテンツを書きこむ空間がある限り、ユースは、追加のコンテンツを設置することができる。これをユースは、單一のディスクへもっていくことが必要なのみで、使用できる。ユースは、異なる権限を有する場合は、本権限は、ユースへの「0.01.15」異なる権限を有する場合は、本権限は、ユースの権限を保護しながら正當な使用を行なうことを許すことである。ユースが、データ及び又は特定のデータのそれらのコピーを、販売、再販売又は、与えることができるが、しかし、コンテンツの使用を許すために、それらの認証するデータを、販売、再販売し、与えなければならぬ、ユースのコピーのみの購入後に、権限が得られない。

この機器は、日本電気株式会社の「**Optical Protection Using a Performer Card and a Unique ID on a Programmable CD-ROM**」の、米国特許出願番号09/777,213、333に開示されている。ROM部分1は、所定のプログラムの全てのデータを記録した状態で、RAM部分1には、第2のセッション又は書き込みセッション1-6が、ROM部分1より、配布前より書き込まれる。コントローラーは、コピーしづらい方法でエンコードされる。データをコントローラーへ読み取るようすに、読み取るハイブリッド光ディスク10を適用したため、情報コンデンツ(例えは、オーディオ、ビデオ、テキスト、データ等)の製造、販売、販買は、関係している又は実体として定義される。コントローラーは、自分のデータベース内に情報セッション1-6を維持し、そして、ネットワーク(例えは、インターネット)のようなネットワークを介してエンコードデータを配布する。認証するハイブリッド光ディスク1が仮に1つでも、それ以上のセッション1を有する場合には、書き込みセッション1-6が、第3又は、書き込みセッション1-6である。書き込みセッション1-6は、暗号化された方法で、1つ又はそれ以上(の既知の)絶対セクターアドレスによって書きこまれる。ユーザ

【発明の実施の形態】図10を示す。認証するハイブリッド光ディスクROM10は、ハイブリッド光ディスクであり、即ち、ROM部分14として記録された記憶域、RAM部分22をして記録された記憶域、データ記録された領域の両方を有する。ディスクは、クランピングと回転のための中心穴12を有する。ROM部分14は、マスター化されたセッショニングである。即ち、マスターデータディスクは、第1セッションにソフトウェアとデータが供給され、そして、繰り返して、実際には時間的な「父」及び「母」データを通過して、使用される複数のデータストリーム化されていないディスクのコピーをスタンプするため、使用される。追加のマスクデータセッションも可能である。RAM部分21は、ライトワン形式（例えは、CD-WO又は、CD-RW）又は、ライタブル形式（例えは、CD-R又は、CD-RW）であり、標準的な光ディスク書き込み技術により、書き込みができる。認証するハイブリッド光ディスク10は、もとめ形記録された認証署名202有し、これには、マスクタイン、もとめ形記録されたディジタル信号があり、そして、統一して、認証するハイブリッド光ディスク10のROM部分14に刻印される。子の形成された認証署名202は、署名作成者がコピーするためか他いように記録され、これは、上述の「Barney and Fred」により、2001年9月に出版された、名前「プロカラーファルクリード-ROM上での形成された」

ま、マブルCD-ROM上の「のめ形成された」名前、「プロトロ

ーラ、2001年1月29日に出願された、名前、「プロトロ

ーIDを使用するコピー保護(Copy Protection)装置、
ion using a Preformed ID and a Unique ID as a preformed ID as a unique ID on a mobile CD-ROM)」の米国特許出願番号09-5721-333で教示され、その開示は参照によりご参照
ごとに組み込まれる。

[0020] 認証するハイブリッドCD-RWライターのよ
うな、記録可能な光ディスク技術を使用して書きこまれ
る、1つ又は複数以上の機器の書き込みセッションを
を有する。このセッションは、認証するハイブリッド光
ディスク100の配布後にいつでも書き込むことをでき
て、暗号化されたデータパック3-2と暗号化され
た実行可能パックデータ3-4を含むことができる。認証さ
れるハイブリッド光ディスク100は、異なる書き込み能
能2.0も含むことができる。それはRAM部分2.1から
書きこまれていない部分である。

[0021] 用語「暗号化された方法で書きこむ」は、
データなどのように書き込まれたかを知らないうnderに
を意味する。図1-2でないよう、書きこまれること
の幾つかの例示の方法の機器を示す。図1-1は、唯一の
識別子3-5のシンボル3-6の他のシンボル又はグループで書き換
えられる、書き換機器を示す図である。図1-2は、単純な
ハイブリッド(H-1 in 9)機器を示す。図1-3は、
唯一の識別子3-5、シンボル3-7の長い系列で暗号化さ
れる。その位置と長さは、復号を行なうために知らねばな
らない。

[0022] 機器を示し、そこでは、唯一の識別子3-5のシン
ボルは、個々に各グループの向かい側で、スクランブル
され、そして、シンボル3-8の長い系列内に隠される。
本発明では、データ1-1が特定の暗号化情報データ2-4を暗号化さ
る方法で、認証するハイブリッド光ディスク100のRAM
部分2.1に書きこむために、1つ又はそれ以上のこれ
らの機器又は、他の機器を使用できる。

[0023] 本発明は、データ1-1が個人化された安全署名各
構成する方法を示す図である。予め用意された確認署名
2-2とデータ1-1に特定の安全署名2-2が構成され、
サイン個人化された安全署名2-2が構成される。

[0024] 図1-3は、暗号化されたクライアントアプ
リケーションパッケージ3-0が構成され、且つ、本発明
で使用するためには認証するハイブリッド光ディスク10
で書きこむられる1つのデータを示す図である。暗号化され
たクライアントアリケーションパッケージ3-0は、元の
実行可能なプログラムとディスク上で同じ前の唯一の
アリケーションパッケージである。暗号化されたクライア
ントアリケーションパッケージ3-0は、最初に走る自己

オフicesは、そして、多くの方法（例えは、メール、店を通した配布等）で配布される。

図7-8は、認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分2-1内の追加の書き込みセッション1-8である。メモリ位置は、ディジタルコンテンツを複数持てる他の位置（例えば、ハードドライブ、ケーブルテレビディスク、フラッシュROM及び、その他）でも良い。
 100291ネットワークの属性は、複数のユーザが同時に、遠隔位置170にアクセスし、且つコンテンツが同一ダウンロードすることを許すことは理解されよう。遙隔位置170は、各特定のユーザに対する、ユーザに個人化された安全署名7-2を受信し、ブレインコンテンツ7-4を、特定のユーザのユーザに個人化された安全署名7-2を暗号化し、選択された暗号化情報5-6を特定のユーザのメモリ位置7-8にダウンロードする。
 100301図6bは、ユーザに暗号化されたコンテンツを送るためのデータのリンクの構成図である。この実施例では、ユーザに個人化された安全署名7-2を受信する。ユーザは、個人化された安全署名7-2を、コンテンツに対する要求で、ユーザにより注文される。暗号化された安全署名7-2を、ブレインコンテンツ7-4は、署権されないコンテンツに個人化された安全署名7-2を使用して、暗号化ヒューティリティ7-6により暗号化される。これは、選択された暗号化情報5-6を生成する。ブレインコンテンツ7-4の属性に依存する。選択された暗号化情報5-6は、暗号化されてデータハウジング3-2又は、暗号化されて実行可能なバッケージ3-4の何れかである。これらは、鍵として、ブレインコンテンツ7-4は、個人化された安全署名7-2を使用するので、認証するハイブリッド光ディスク10を所有するユーザは、選択された暗号化情報5-6を使用することができる。
 メッセージ7-3の暗号化／配達方法は、ユーザ以外の者が（例えば、親類の賣う贈り物）個人化されたコンテンツ7-4を購入することを許す。ために、暗号化されたコンテンツ7-4を購入することを許す。安全の考え方から、コンテンツ供給者は、このサービスを含んでも含まなく、且つ良い。
 100311図6cは、ディスクの所有者が、新たなコンテンツを得る方法を示す。ステップ1-40では、ユーザは、ネットワークを介して、コンテンツ供給者と通信する。ユーザは、家庭からインターネットサイトに接続する。又は、このコンテンツを販売する場所に行くことができる。ユーザがコンテンツ供給者と接続する遙隔位置170の手段がある。コンテンツ供給者は、チャネル（例は、ネットワーク、インターネット等）を介して、アクセス可能である。ユーザはコンテンツ供給者のアドレス（例は、インターネットアドレス）をタップでき、代わりに、認証されたハイブリッド光ディスク10は、ユーザをリンク上のユーザクリックにより、ユーザを遙隔位置170に接続するリンクで符号化される。

これも可能である。後者の代わりに、ネットワークアドレスのタイプのユーザエラーの可能性を除去する。100321そして、ユーザは、ダウンロードしたいコンテンツを選択する（ステップ1-42）。そして、必要なら、ネットワーク（例えば、インターネット）を介して、コンテンツの支払いを（ステップ1-44）。コンテンツは、ゲーム、音楽、ビデオ、本のようなデータスト、又は、他の形式でデータストロード可能な情報である。支払いは、他の形式でデータストロード可能な情報である。支払いは、ネットワークを介した支払いを行う通常の手段である。良い、ユーザは、ユーザの銀行又は他の専用機関からコンテンツ供給者へ所定の支払い額を認証する。支払い番号（例えば、ネット又は、クレジットカード番号）を、転送する。データの送信の考え方等により、支払い番号が他の形式は、予め定められたダウンロードのユーザ番号を与える。コンテンツ供給者からの認証番号である。
 100331一旦ユーザは、望みのコンテンツを選択し且つ支払いをしたら、ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10をデータヒューティリティ7-6によって送信する。データヒューティリティ7-6は、コンテンツ供給者の送信の考え方等により、支払い番号が他の形式は、モモリ位置7-2が認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分2-1にある場合には、ユーザは、光ディスクライターを有しない場合は、自動開始又は、選択されている（ステップ1-46）。クライアントアーフィクーション7-2は、暗号化情報2-4を読み取めた（ステップ1-50）。そして、それをユーザに個人化された安全署名7-2に連結し、これは、後号鍵として働く（ステップ1-52）。安全チャネルは、クライアントアーフィクーション7-2と遙隔位置170の間に確立され（ステップ1-54）。そして、ユーザに個人化された安全署名7-2は、遙隔位置170に供給される（ステップ1-56）。
 100340コンテンツ1-58では、遙隔位置170が、ユーザに個人化された安全署名7-2は無効である決定する場合には、又は、失われた場合には、処理は停止する（ステップ1-60）。ユーザに個人化された安全署名7-2は有効であると決定する場合には、伝送に対する認証は、許可され、遙隔位置170はブレインコンテンツ7-4をユーザに個人化された安全署名7-2を使用して、暗号化する（ステップ1-62）。（暗号化されたデータハウジング3-2又は暗号化された実行可能なバッケージ3-4が具体化される）暗号化情報5-6は、ライターに送られ（ステップ1-64）、ここで、新たにセッション1-8に書き込まれる（ステップ1-66）。ユーザは支払いを行い、そして、有効な認証するハイブリッド光ディスク10を所有するとして確認されるので、これは、認証された転送として知られる。一旦コンテンツが完全に書

る、暗号化された実行可能パッケージ3-4で動作するように設計される方法を示す。ステップ1-9.0では、エンティスクライアント(例えは、CD-ROM、CD-R又は、CD-RWドライブ)に插入する。認証する可能パッケージ3-4は、自動的に実行するか又は、選択される(ステップ1-9.2)。プログラムは最初に、プロトコムを保護機構を打ち消す、ハックイングソフトウェアのチエックのために、ハックイングソフトウェアを使用する(ステップ1-9.4)。そのようなら、ハバースエンシングアリーネットワークエクスプローラーが存在する場合は、ユーチューブを表示し、自動的に停止する(ステップ1-9.6)。

003811エンターテイメントシステムには、復号ルーチンが存在する。ユーチューブエンジニアリングソフトウェアが存在しない場合には、復号ルーチンは、ユーチューブに特定の暗号化情報を2-4を認識するハイブリッド光ディスク1-0から読む。ステップ2-0.2では、復号ルーチンが2-4を読み、ユーチューブが認定される場合、形成された暗号化署名2-2をユーチューブに個人化された安全署名7-2に書き換える。暗号化された安全署名7-2は、そして、暗号化された実行可能パッケージ3-4を復号するのに使用される(ステップ2-0.4)。プログラムは、そして、暗号化が有効であったかを決定する(ステップ2-0.6)。これを行つるには、例えれば、データイングシログラム内のフレームが複数埋込まれた時に存在するかをチェックするように、幾つかの方法がある。複数埋め、不成功の場合には、エラーメッセージが表示され、そして、プログラム及び処理が停止する(ステップ1-9.6)。

003911復号ルーチンが成功した場合には、実行可能パッケージ3-4が開始される(ステップ1-9.6)。

1003911復号ルーチン4-6は、バックグラウンドに残り(ステップ2-1.2)、プログラムは実行し(ステップ2-1.0)が、終了すると、復号ルーチン4-6は、一旦もどりのプログラムが、終了すると、復号ルーチン4-6は、一旦もどり空間をクリアし(ステップ2-1.6)、モードとハードドライブ(ステップ2-1.8)。このように、元の実行可能の復号された形式は、削除され、そして、符号化された暗号化された情報(例えは、暗号化された実行可能パッケージ3-4)が、ユーチューブのメモリ位置7-2内に残る。認証と復号処理は、実行可能が開始されると毎回繰り返される。

004011図3-9は、暗号化されたデータへのユーチューブアクセスを示す。この方法は、暗号化されたデータへのユーチューブへのデータパッケージ3-2を復号するためには、

鍵を安全な方法で送る。暗号化されたデータパッケージ3-2は、幾つかの方法で構成される。それは、全体の暗号化された情報をよりなる。その場合には、暗号化されたデータパッケージ3-4にない場合には、使用される。その場合には、暗号化されたデータパッケージ3-2は、示されているように又は、ハードドライブ、コンハントフラッシュ（登録商標）等のよろな、ユーザシステム上の他のメモリ位置内に、証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積され得る。[0041] 安全な方法で互いに通信する2つのアブリケーションが、同じシステム上に使用される。第1は、再生アブリケーション又は、暗号アブリケーション6-0であり、これは、暗号化されたデータパッケージ3-2を復号するルーチンを含む、データ使用プロセス（例は、デキストリーダ、スフレットシート又はフレームエンジン）であるが、しかし、暗号鍵は含んでない。復号鍵は、第2のアブリケーションにより、それに渡されてる。第2のアブリケーションは、クライアントアブリケーション6-2であり、証するハーフリット光ディスク10上で暗号化されている。クライアントアブリケーション6-2は、データシートアブリケーション6-0で、証するハイブリッド光ディスク10から、始め形成された確認署名2-2とユーザに暗号化情報2-4を、読み込みその後に結合するように構成される。顧客アブリケーション6-0は、クライアントアブリケーション6-2へ、ユーザに個人化された安全署名7-2に関する最初に鍵要求6-4を送る。鍵要求6-4には含まれるのは、要求に答えるために、秘密鍵域5-2からの構成の鍵の1つを使用するメッセージである。クライアントアブリケーション6-0は、ユーザに個人化された安全署名7-2を、選択された秘密鍵にて署名される。署名されたメッセージ6-6内に、顧客アブリケーション6-0へ戻す。顧客アブリケーション6-0は、選択した秘密鍵に対応する公開鍵を所有し、そして、クライアントアブリケーション6-0の真正を確認でき、そして、証するハイブリッド光ディスク10の真正を確認できる。顧客アブリケーション6-0は、一旦ユーザに個人化された安全署名7-2を所有する、証するハイブリッド光ディスク10から暗号化されたデータパッケージ3-2を読みむことができ（ステップ6-8）、そして、それを復号できる。これは、更に以下で詳しく述べる。

[0042] 図9bは、秘密鍵域5-2内で有効な秘密鍵、それらの対応する公開鍵と、それらが顧客アブリケーション6-0とクライアントアブリケーション6-2の間でどのように使用されるかの概略を示す。図3を参照すると、クライアントアブリケーション6-2は、暗号化されたデータパッケージ3-0にない場合に、自己抽出ソフトウェア4-0、ハッキング対応ルーチン4-2は、要求されない。暗号化されたデータパッケージ3-2は、サポートイングルーチンを含むために構成されることがある。暗号化されたデータパッケージ3-2は、示されているように又は、ハードドライブ、コンハントフラッシュ（登録商標）等のよろな、ユーザシステム上の他のメモリ位置内に、証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積され得る。[0041] 安全な方法で互いに通信する2つのアブリケーションが、同じシステム上に使用される。第1は、再生アブリケーション又は、暗号アブリケーション6-0であり、これは、暗号化されたデータパッケージ3-2を復号するルーチンを含む、データ使用プロセス（例は、デキストリーダ、スフレットシート又はフレームエンジン）であるが、しかし、暗号鍵は含んでない。復号鍵は、第2のアブリケーションにより、それに渡されてる。第2のアブリケーションは、クライアントアブリケーション6-2であり、証するハーフリット光ディスク10上で暗号化されている。クライアントアブリケーション6-2は、データシートアブリケーション6-0で、証するハイブリッド光ディスク10から、始め形成された確認署名2-2とユーザに暗号化情報2-4を、読み込みその後に結合するように構成される。顧客アブリケーション6-0は、データ使用プロセス（例は、デキストリーダ、スフレットシート又はフレームエンジン）にて選択され、そして、どの鍵が選択された公開鍵10が選択されなかを鍵要求6-4内で示す。クライアントアブリケーション6-2は、秘密鍵シリーズ8-0から対応する秘密鍵を選択し、選択された秘密鍵10-4を与える。選択された公開鍵8-2から公開鍵9-6とす。顧客アブリケーション6-0は、鍵要求6-4をクライアントアブリケーション6-2へ送る。鍵要求6-4は、顧客アブリケーション6-0へ送られる署名されたメッセージ6-6を署名するために、選択された秘密鍵10-4を使用する。

[0043] 選択された公開鍵8-2から公開鍵9-6とす。顧客アブリケーション6-0は、ランダムに公開鍵シリース8-2から公開鍵9-6とす。顧客アブリケーション6-0は、鍵要求6-4をクライアントアブリケーション6-2へ送る。鍵要求6-4は、顧客アブリケーション6-0へ送られる署名されたメッセージ6-6を署名するために、選択された秘密鍵10-4を使用する。

[0044] 選択された公開鍵9-6は、選択された秘密鍵10-4を用いて選択された公開鍵9-6とす。選択された秘密鍵10-4の組みは、公開鍵シリース8-0を構成する。クライアントアブリケーション6-2は、選択された秘密鍵10-4を用いて選択された公開鍵9-6とす。選択された秘密鍵10-4は、選択された公開鍵9-6とす。この実験例では、暗号化されたデータパッケージ3-2は、証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積されている。ステップ2-20で、ユーザは証するハイブリッド光ディスク10を光ディスクドライブに挿入する。顧客アブリケーション6-0は、自動処理行又は、選択される（ステップ2-22）。ステップ2-24では、クライアントアブリケーション6-2が、自動処理又は、開始される。顧客アブリケーション6-0は、クライアントアブリケーション6-2を開始する。ステップ2-26で、ステップ2-24と並んで、クライアントアブリケーション6-2が、自動処理又は、開始される。クライアントアブリケーション6-2は、最初に、ホストマシン上で走るハッキングソフトウェアがあるかをチェックする（ステップ2-28）。そのようなソフトウェアは、クライアントアブリ

ケーション6-2を構成して、クライアントアーリケーション6-2が使用するステップは続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシン上で実行され、いる場合には、クライアントアーリケーション6-2は停止し(ステップ2-28)そして、データの復号は可能ではない。

(10-4-5) ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントアーリケーション6-2は、ステップ2-30で、認証するハイブリッド光ディスク10から、予め形成された確認署名2-2とユーチャに特定の暗号化情報2-4を読み、そして、ステップ2-32で、2つのIDを、暗号化鍵としても働くユーチャに個人化された安全署名7-2に連結する。顧客アーリケーション6-0は、ランダムに公開鍵シリーズ8-2から選択された公開鍵1-0を選択する(ステップ2-34)。ステップ2-36では、顧客アーリケーション6-0は、クライアントアーリケーション6-2へ、署名されたメッセージ6-6を、ユーチャに個人化された安全署名7-2が送られる6-6で、要する、顧客アーリケーション6-2が送れる。クライアントアーリケーション6-2は、ユーチャに個人化された安全署名7-2を含むメッセージを生成し、顧客アーリケーション6-0により署名されるよう、選択された秘密鍵10-4でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ6-6を顧客アーリケーション6-0に送る(ステップ2-38)。

(10-4-6) 顧客アーリケーション6-0は、署名されたメッセージ6-6を受信しそして、ステップ2-40で、署名されたメッセージ6-6の同一性を確認するため選択された公開鍵1-0を復号し、そして、確認するハイブリッド光ディスク10の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号すると、復号は停止し(ステップ2-28)。そして、エンドユーザに復号されたコンテンツは示されない。おそらく、これは、ディスクが偽造又は、ある方法で損傷を受けているためであろう。メッセージ6-6が有効である場合には、顧客アーリケーション6-0は、ユーチャに個人化された安全署名7-2を使用し、ステップ2-42で、暗号化情報をエンドユーザに表示する(ステップ2-44)。

(10-4-7) 図1-1、図1-2、図1-3及び、9を参考し、本発明は、既報化された情報を購入し、決定された特約のユーチャの持つ暗号化されたデータファイルと共に動作するように設計された、第二の実施例を示す。其の実施例では、認証されたデータバックエージ3-0は、認証するハイブリッド光ディスク1-0以外のメモリ位置(例えば、ユーチャのハードドライブ)に蓄積されている。ステップ2-50、ユーチャは、顧客アーリケーション1-0(例えは、オーディオフレーミング)を選択する。ユーチャ又は、アーリケーションは、ステップ2-52で、オーフンするため、データファイ

ルとして暗号化されたデータバックエージ3-2を選択す。ステップ2-50と2-52は、オペレーティングシステムが対応するアーリケーションをオープンするデータファイルの選択を許す場合には、結合される。ステップ2-4では、顧客アーリケーション6-0は、暗号化されたデータバックエージ3-0は、暗号化されたデータであることを認証する。顧客アーリケーション6-0は、認証するハイブリッド光ディスク1-0が選択されなければならないというメッセージをユーチャに表示する(ステップ2-56)。ステップ2-58で、ユーチャは、認証するハイブリッド光ディスク1-0を光ディスクに挿入する。ステップ2-62では、クライアントアーリケーション6-2が、自動実行又は開始される。顧客アーリケーション6-0は、クライアントアーリケーション6-2を開始するエージェント又は、選択者でもよい。クライアントアーリケーション6-2は、最初にホストマシン上で走るハイブリッド光ディスク1-0が選抲される(ステップ2-26)。そのような状況下では、クライアントアーリケーション6-2が、クライアントアーリケーション6-2が使用するステップに続くように使用されている場合には、クライアントアーリケーション6-2は、顧客アーリケーション6-0で署名されたメッセージ6-6を、そして、署名されたメッセージ6-6を、ユーチャに個人化された安全署名7-2が送られる。クライアントアーリケーション6-2は、データの復号は可能ではない。

(10-4-8) ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントアーリケーション6-2は、ステップ2-30で、認証するハイブリッド光ディスク1-0から、予め形成された確認署名2-2とユーチャに特定の暗号化情報2-4を読み、そして、ステップ2-32で、2つのIDを、暗号化鍵としても働くユーチャに個人化された安全署名7-2に連結する。顧客アーリケーション6-0は、ランダムに公開鍵シリーズ8-2から選択された公開鍵1-0を選択する(ステップ2-34)。ステップ2-36では、顧客アーリケーション6-0は、ハイブリッド光ディスク1-0の同一性を確認するため選択された秘密鍵10-4でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ6-6を、ユーチャに個人化された安全署名7-2が送られる。クライアントアーリケーション6-2は、ユーチャに個人化された安全署名7-2が送られる。データの復号は停止し(ステップ2-28)。そして、エンドユーザに復号されたコンテンツは示されない。おそらく、これは、ディスクが偽造又は、ある方法で損傷を受けているためであろう。メッセージ6-6が有効である場合には、顧客アーリケーション6-0は、ユーチャに個人化された安全署名7-2を使用し、ステップ2-42で、暗号化情報をエンドユーザに表示する(ステップ2-44)。

(10-4-9) 図1-1、図1-2、図1-3及び、9を参考し、本発明は、既報化された情報を購入し、決定された特約のユーチャの持つ暗号化されたデータファイルと共に動作するように設計された、第二の実施例を示す。其の実施例では、認証されたデータバックエージ3-0は、認証するハイブリッド光ディスク1-0以外のメモリ位置(例えば、ユーチャのハードドライブ)に蓄積されている。ステップ2-50、ユーチャは、顧客アーリケーション1-0(例えは、オーディオフレーミング)を選択する。ユーチャ又は、アーリケーションは、ステップ2-52で、オーフンするため、データファイ

通信のために、安全チャネルを形成するために、公開鍵と秘密鍵が使用されるかを示すプロック図である。

【図1-a】コピーできない方ブリーケーションを暗号化するソフトウェア技術の概要を示す図である。

【図1-b】暗号化された実行可能なファイルを含むハイブリッド光ディスクが読まれたときに、どのようににコピーするため、どのようにに操作するかを示す概略図である。

【図1-c】暗号化に利用するその組合秘密鍵を示す概略図である。

【図1-d】暗号化されたデータファイルを含むハイブリッド光ディスクが読まれたときに、どのようににコピー操作が動作するかを示すプロック図である。

一、暗号化されたデータハッシュケージ

3.4 暗号化された実行可能なファイル

3.5 唯一の識別子

4.0 自己抽出ソフトウェア

4.2 ハッシュキング対抗ルーチン

4.4 多段なデータ及び／又はコマンド

4.6 復号ルーチン

5.0 暗号化されたデータハッシュケージ

5.2 密密鍵領域

5.6 連続された暗号化情報

5.8 ネットワーク

6.0 顧客アブリケーション

6.2 クライアントアブリケーション

6.4 総要説

6.6 著名されたメッシュセージ

7.0 テーナリードステップ

7.2 ユーザに個人化された安全署名

7.3 電子メールメッシュセージ

7.4 フレインコンテンツ

7.6 暗号化ユーティリティ

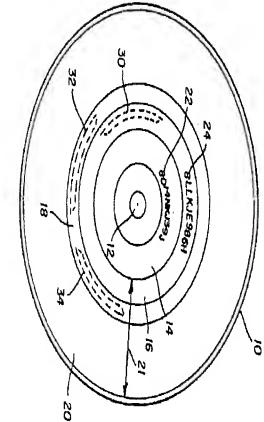
7.8 メモリ位置

8.0 密密鍵シリーズ

8.2 公開鍵シリーズ

8.4 密密鍵

9.6 公開鍵



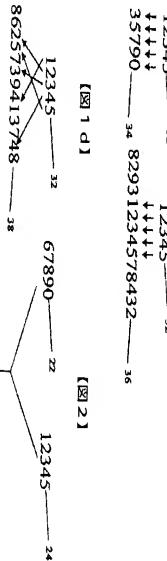
【図1-a】

【図1-b】

【図1-c】

【図1-d】

6789012345 → 40



【図1-b】

【図1-c】

【図1-d】

【図1-c】本発明の他の実施例を示す図である。

【図1-d】暗号化されたクライアントアブリケーションハッシュ

3.0 ユーザサイト

【図1-a】著名されたメッシュセージ

1.0 認証するハイブリッド光ディスク

1.2 中心穴

1.4 ROM部分

1.6 曲き込みセッション

1.8 曲き込み領域

2.0 RAM部分

2.2 予め形成された確認署名

2.4 ユーザに特定の暗号情報を

3.0 暗号化されたクライアントアブリケーションハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ

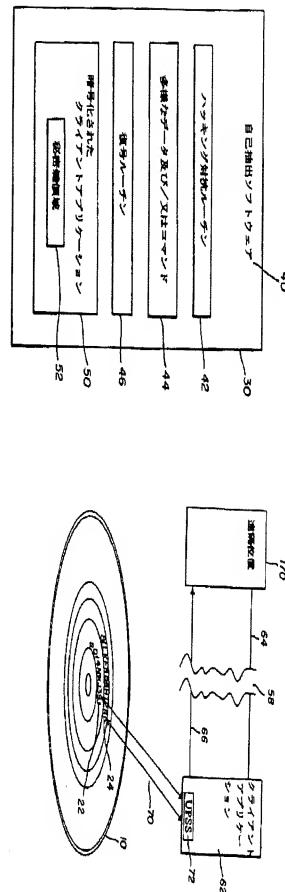
3.2 ハッシュ

3.4 ハッシュ

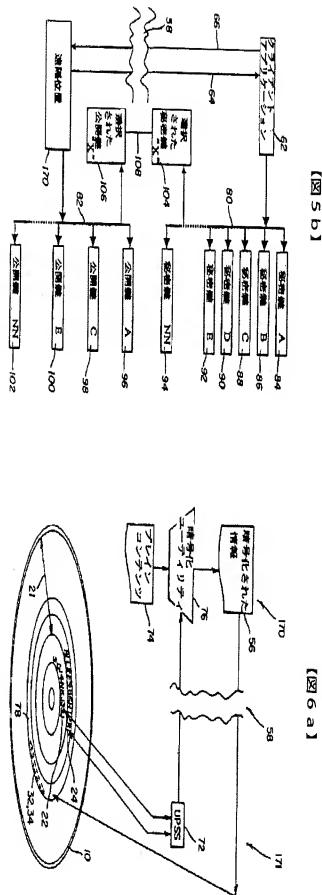
3.6 ハッシュ

3.8 ハッシュ

3.0 ハッシュ



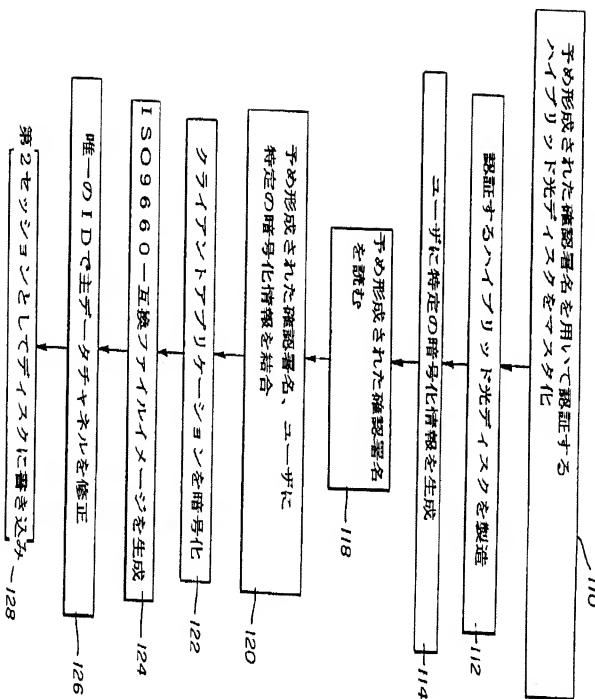
四

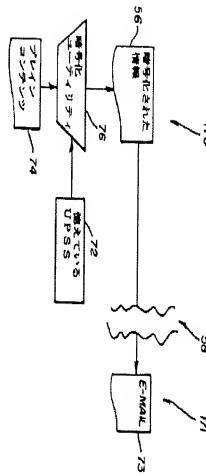


59

[图6a]

【図4】





[99]

遠隔位置はシステムに公開鍵を選択する

チャネル鍵Xを使用するためにクライアントアプリケーションにメッセージを送る

クライアントアブリケーションは、ユーザに個人化された命令名をメモ帳上に記入する。

トヨタ・リクルートメント・アソシエイツ

卷之三

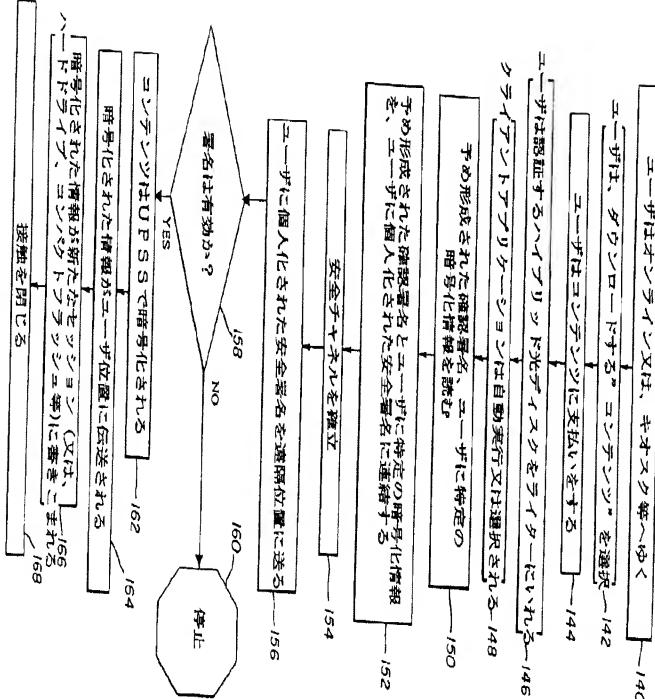
卷之三

Fig. 1. A vertical line with a horizontal line segment at the top.

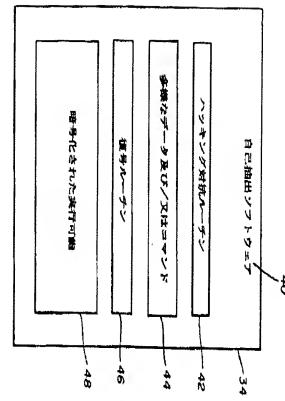
看名は有効か、？

処理が継続する

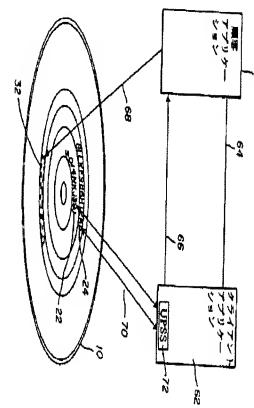
【図6(c)】



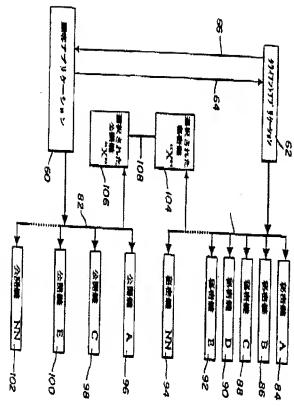
四



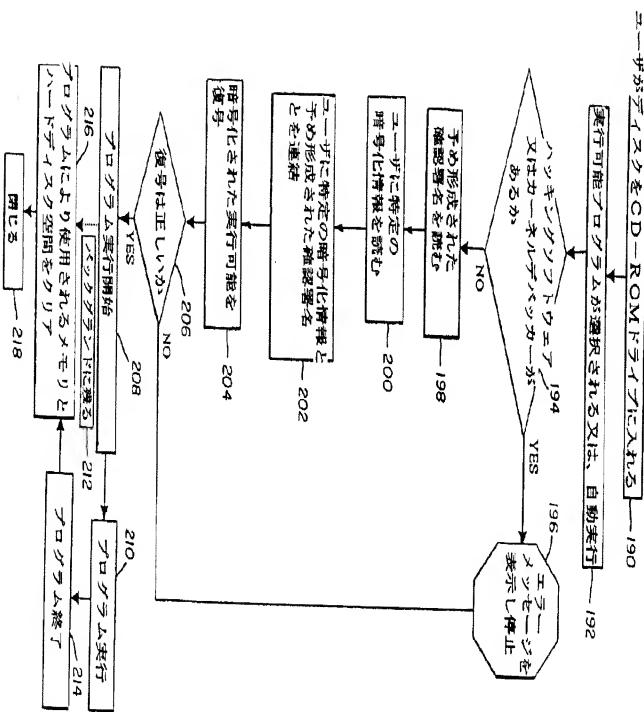
1865



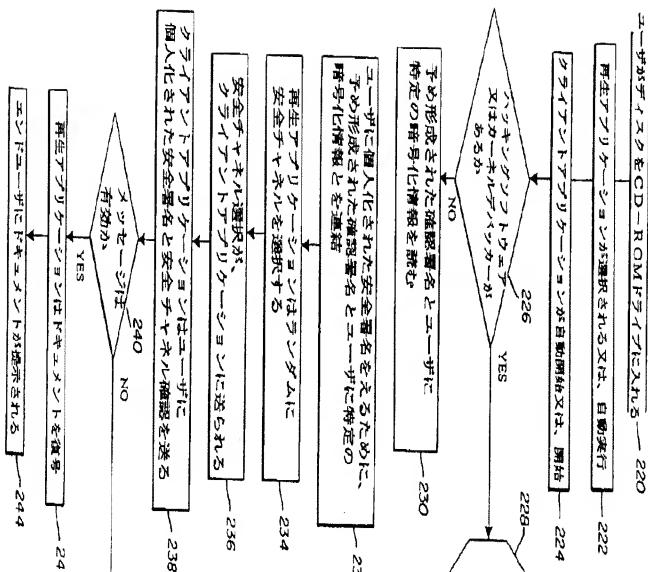
[96]



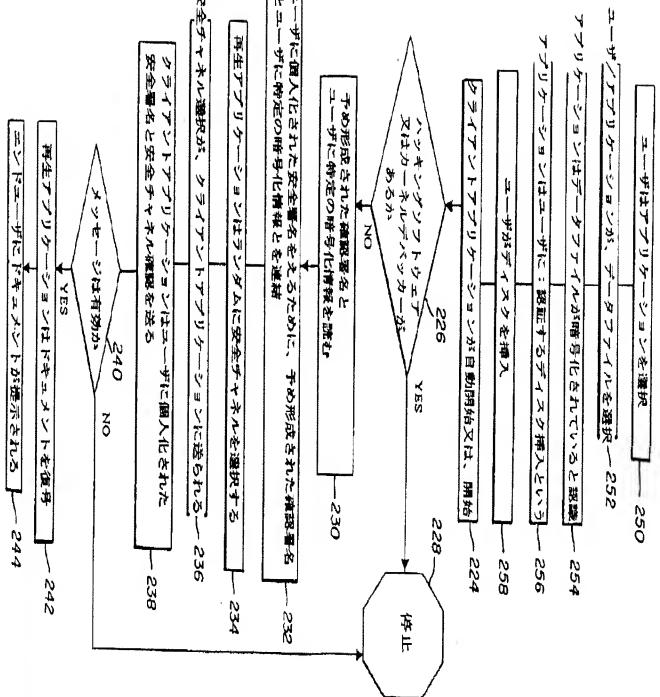
【図8】



【図10】



[11]



シロジニアージの続書

卷一〇

H O 4 N

5/85
7/167

H O 4 N

5/85
7/167

Z

(72) 発明者
 マイリアム ジェイムズ ミュラー
 アメリカ合衆国 ニューヨーク 14586
 フェスト・ヘンリエッタ アルヴァースト
 一
 ハエイ 53

F ターミ(参考)
 58017 AA03 AA06 BA07 CA09
 SC032 AA02 AB03 AB04 AB08 AB09
 DD02 DD04 DD06
 SC064 BA01 BB02 BC06 BC22 BC25
 CB03
 SD044 AB02 AB05 AB07 BC04 B06
 CC06 DE02 DE03 DE12 DE49
 DE50 DE54 DE57 DE58 GK12
 GK17 HL08 HL11
 SD090 AA01 BB04 CC01 CC14 FF09
 HH01

SD110 AA17 AA18 AA27 AA29 BB25
 BB27 BB29 DA08 DB03 DE04